#### DATA TRANSMITTING DEVICE AND PRINTER

Publication number: JP10187360
Publication date: 1998-07-14
Inventor: YASUI YUJI
Applicant: TEC CORP

Classification:

- international: 841J21/00; G08F3/12; G06F13/00; B41J21/00;

G06F3/12; G06F13/00; (IPC1-7); G06F3/12; B41J21/00;

G06F13/00

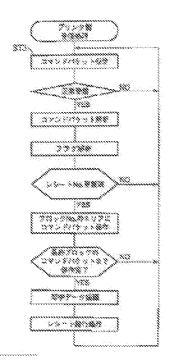
- Europaan:

Application number: JP19950345922 19961225 Priority number(s): JP19960345922 19961225

Report a data error here

#### Abstract of JP10187360

PROBLEM TO BE SOLVED: To exactly transmit print data in more than one time of transmission data amounts without making it necessary for a transmitter to confirm a received result in uni-directional radio communication. SOLUTION: When print data are larger than command packet length, a handy terminal divides the print data into plural blocks, and transmits and outputs command packets with a flag constituted of a final block flag, receipt No., and block No. for each block. A label printer receives and preserves all the command packets until the final block, plots the print data based on the data of all the command packets until the final block, and prints and issues one receipt.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

# (19) 日本図特許庁 (JP) (12) 公開特許公綴(A)

# (11)特許出觸公開番号

# 特開平10-187360

(43)公開日 平成10年(1998) 7月14日

(51) Int.CL <sup>6</sup>		識別記号	FI	
G06F	3/12		G06F 3/12	A
B411	21/00		B41J 21/00	Z
G06F	13/00	351	G06F 13/00	3.5 I G

# 審査請求 未請求 請求項の数4 〇L (全 7 頁)

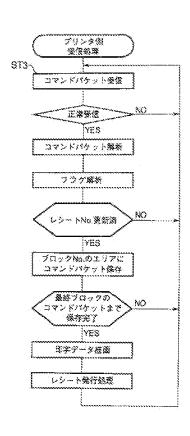
(21)出顯器号	特顯平8-345922	(71)出願人	000003562
			棒式会社デック
(22)出願日	平成8年(1996)12月25日		静岡県田方郡大仁町大仁570番地
		(72)発明者	安井。祐治
			静岡県三島市南町 6 番78号 株式会社テッ
			ク三島工場内
		(74)代理人	弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

## (54)【発明の名称】 データ送信装徴及びプリンタ

# (57)【要約】

【課題】単方向無線通信において、1回の送信のデータ 量以上の印字データを、送信者が受信結果を確認する必 要がなく、正確に送信する。

【解決手段】ハンディターミナルが、印字データがコマ ンドバケット長より大きい場合には、複数のブロックに 分割し、各プロック毎に厳終プロックフラグ、レシート No、プロックNo.からなるフラグと共にコマンド パケットとして送信出力する構成を備え、ラベルブリン タが、そのフラグに基づいて、最終ブロックまで全ての コマンドパケットを受信して保存完了すると、最終プロ ックまでの全てのコマンドパケットのデータに基づいて 描画して1枚のレシートを印字発行する構成を備えたも  $O_{N}$ 



#### 【特許請求の範囲】

【 請求項1 】 印字データをブリンタへ送信するデータ 送信装置において、

1枚分の印字データを複数のブロックに分割するデータ 分割手段と、

このデータ分割手段により分割された各ブロックの印字 データを、この印字データの他のブロックに関連付ける データと共に送信出力する送信出力手段とを設けたこと を特徴とするデータ送信装置、

【請求項2】 印字データをブリンタへ送信するデータ 送信装置において、

1枚分の印字データを複数のブロックに分割するデータ 分割手段と

このデータ分割手段により分割された各ブロックの印字 データを、印字データ番号のデータ、ブロック番号のデータ及び厳終ブロックか否かを示すデータと共に送信出 力する送信出力手段とを設けたことを特徴とするデータ 送信装置。

【請求項3】 請求項1記載のデータ送偿装置から送信 出力されたデータを受信する受信手段と。

この受信手段により受信したデータ中に含まれている印字データ及びこの印字データの他のブロックに関連付けるデータを解析する解析手段と、

この解析手段により解析されたデータに基づいて、1枚 分の印字データを印字出力する印字出力手段とを設けた ことを特徴とするプリンタ。

【請求項4】 請求項2記載のデータ送信装置から送信 出力されたデータを受信する受信手段と、

この受信手段により受信したデータ中に含まれている印字データ番号のデータ、ブロック番号のデータ及び最終 ブロックが否かを示すデータを解析する解析手段と、

この解析手段により解析されたデータに基づいて、1枚分の印字データを印字出力する印字出力手段とを設けた ことを特徴とするプリンタ。

#### 【発明の詳細な説明】

## [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、例えばハンディ クーミナルとラベルブリンクとからなるシステムのよう に、離れた位置から印字デークを送信してレシート等を 印字出力させるデータ送信装置及びプリンタに関する。

#### [0002]

【従来の技術】例えば、ハンディターミナルとラベルアリンタとからなるシステムでは、ハンディターミナルからラベルブリンタへ、レシートを発行するための印字データが一方的に送信される単方向無線通信が行われている。この単方向無線通信では、送信元が送信先における受信状況を確認することができないため、1回の送信のデータ量(1つのコマンドバケット長)を大きくすることができない。一般にコマンドパケット長は、256バイト又は512バイト程度である。さらに、1回のコマ

ンドパケットの送信では、受信されない可能性があるので、同じコマンドパケットの送信を予め設定された回数 だけ繰り返して行うようになっている。

【0003】従って、従来の上記例のシステムでは、レシート1枚分のデータ量を256バイト又は512バイトに制限していた。1枚分のデータ量をその制限されたコマンドパケット長(256バイト又は512バイト)以上のレシートを印字発行するためには、1枚分のレシートの印字データを複数のコマンドパケットに分割して、複数回に分けてコマンドパケットを送信する方法があるが、この場合には、1回のコマンドパケットの送信毎に、ラベルブリンタにおいて送信したコマンドパケットの印字が正確に行われたことを、送信者自身が(目視等により)確認していた。

### [0004]

【発明が解決しようとする課題】上述したように、単方 向無線通信を行うデータ送信装置及びプリンタからなる システムでは、データ送信装置において、アリンタの受 信状況を確認することができないため、例えば、レシー 下を印字発行させる場合に、1枚分のレシートのデータ 量が、1回の送信におけるコマンドバケット長に制限さ れるという問題があった。あるいは、複数回のコマンド パケットの送信で、1枚分のデータ量が1回の送信にお けるコマンドパケット長以上のレシートを印字発行する ためには、1回のコマンドバケットの送信毎に、ブリン 夕において送信したコマンドパケットの印字が正確に行 われたことを送信者が確認しなければならないという間 題があった。 そこでこの発明は、単方向無線通信にお いて、1回の送信のデータ量以上の印字データを、送信 者が受信結果を確認する必要がなく、正確に送信するこ とができるデータ送信装置及びプリンタを提供すること を目的とする。

#### [0005]

【課題を解決するための手段】請求項1対応の発明は、 印字データをプリンタへ送信するデータ送信装置において、1枚分の印字データを複数のプロックに分割するデータ分割手段と、このデータ分割手段により分割された 各プロックの印字データを、この印字データの他のプロックに関連付けるデータと共に送信出力する送信出力手段とを設けたものである。請求項2対応の発明は、印字データをでリンタへ送信するデータ送信装置において、1枚分の印字データを複数のブロックに分割するデータ分割手段と、このデータ分割手段により分割された各ブロックの印字データを、印字データ番号のデータ、ブロック番号のデータ及び最終ブロックか否かを示すデータと共に送信出力する送信出力手段とを設けたものである。

【0006】請求項3対応の発明は、請求項1対応のデータ送信装置から送信出力されたデータを受信する受信手段と、この受信手段により受信したデータ中に含まれ

ている印字データ及びこの印字データの他のブロックに 関連付けるデータを解析する解析手段と、この解析手段 により解析されたデータに基づいて、1枚分の印字デー タを印字出力する印字出力手段とを設けたものである。 請求項4対応の発明は、請求項2対応のデータ送信装置 から送信出力されたデータを受信する受信手段と、この 受信手段により受信したデータ中に含まれている印字データ番号のデータ、ブロック番号のデータ及び最終ブロックか否かを示すデータを解析する解析手段と、この解 析手段により解析されたデータに基づいて、1枚分の印字データを印字出力する印字出力手段とを設けたものである。

#### [0007]

【発明の実施の形態】以下、この発明の実施の形態を図面を参照して説明する。なお、この実施の形態は、この発明を(1台の又は複数台の)ハンディターミナルと(1台又は複数台の)ラベルブリンタとからなるシステムに適用したもので、ハンディターミナルから印字データがラベルブリンタへ送信する単方向無縁通信を行うものである。

【0008】図1( a )は、ハンディダーミナルの要部 回路構成を示すプロック図である。1は、制御部本体を 構成するCPU(central processing unit、以下日用C PUと称する)である。この日用CPU1が行う処理の プログラムデータが記憶されたROM(readouly memor y 、以下日用ROMと称する)2、前記H用CRU1が 処理を行う時に使用する各種メモリのエリアが形成され たRAM(random access memory 、以下H用RAM之称 する)3、データを記憶保存する不揮発性メモリオはそ れぞれシステムバス(以下日用システムバスと称する。) ろを介して前記H用CPU1と接続されている。また。 前記日用CPU1は前記日用システムバスちを介して。 キーボードもとのデータの伝送制御を行うキーボードイ ンターフェイス7、(液晶)ディスプレイ8を制御する 表示コントローラ9、無線送信を行う送信部10とのデ ---タの伝送制御を行う通信インターフェイス(以下日用 通信インターフェイスと称する)1.1と接続されてい る。さらに、前記H用RAMのには図1(b)に示すよ うに、印字データ番号のデータであるレジートNo、の バッファ 3-1。ブロック番号のデータであるプロックN 6. のバッファ3-2、及び最終プロックか否かを示すデ 一夕である最終ブロックフラグのバッファ3-3が設けら れている。

【0009】図2は、前紀日用CPU1が行うハンディターミナル側送信処理の流れを示す図である。まず、ステップ1(ST1)の処理として、送信しようとする印字データのデータ量(ヘッダを含めたデータ量)がコマンドパケット長(256バイト)より大きいか否かを判断する。ここで、印字デークのデータ量がコマンドパケット長以下と判断すると、レシートNo、バッファ3-1

の数値を更新登録処理(+1加算処理したものでレシートNo.バッファ3-1の記憶内容を書換える処理)を行うことによりレシートNo.更新登録を行い、ブロックNo.0を示す数値Oを設定することによりブロックNo.0を登録し、印字データのコマンドバケットを、送信部10を介して無線送信出力する。次に、この更新登録されたレシートNo.についての無線送信出力を予め設定された回数(例えば2回)だけ繰返す送信繰返し処理を行い、この送信繰返し処理を終了すると、このハンディターミナル側送信処理を終了するようになっている。

【0010】なお、コマンドパケットのデータ構造は、 PAD、STX、プリンタID、レングス、モード、フ ラグ、コマンド及びデータ、CRCと構成されている。 レングスは、このコマンドパケットのバイト数を示すデ ータである。モードはデータYで固定され、レシート発 行モードを示す。 フラグは、1パイト( 8ビット )デー 夕で、最上位1ピットが最終プロックフラグであり、ト 位2位から4位までの3ビットがレシートNo.であ り、残りの下位4ビットがブロックNo. を示し、厳終 ブロックフラグは最終プロックフラグバッファ3-3に設 定されたデータであり、レシートNo、はレシートN び、バッファ3-1に設定されたデータであり、ブロック No、はブロックNo、バッファ 3-2に設定されたデー 夕により作成される。CRCは、後述するラベルプリン 夕側で使用される誤りチェック用の2パイトに計算結果 データであり、プリンタ1Dからコマンド及びデータま でのデータをCRC計算対象範囲としている。

【0011】前述のステップ1の処理で、印字データの デーク量がコマンドバケット長より大きいと判断する と、印字デークをコマンドパケット長に基づきヘッダを 考慮して、複数のプロックに分割する(データ分割手段 )。次に、この分割してできたブロックの総数Nを日用 RAM3に形成された格納エリアに記憶させ、レシート No. 更新登録を行い、最終プロックフラグバッファ3 ~3に途中ブロックであることを示すデータ1を設定し、 日用RAM3に形成された変数格納エリア×に数値0を 設定する。次に、ステップ2(ST2)の処理として、 プロックNo. バッスァ3~2にプロックNo. xを示す 数値×を設定することによりブロックNo.xを登録 し、分割した水土1番目のブロックのデータのコマンド パケットを送信部10を介して無線送信出力する(送信 出力手段)。すなわち、このx+1番目のブロックのデ ータを、H用RAM3の最終ブロックフラグバッファ3 -3、レシートNo、バッファ3-1、ブロックNo、バッ ファ3~2に設定されたデータにより構成されるフラグを 付加して無線送信出方する。次に、変数格納エリア×に 設定されている数値に対して十1の加算更新処理を行 い、この加算更新された変数格納エリア×の数値×が数 値N-1と等しいか否かを判断する。ここで、数値xが

数値N-1と等しくない(未満)と判断すると、再び前述のステップ2の処理へ戻るようになっている。

【0012】また、数値xが数値N-1と等しいと判断 すると、最終プロックフラグバッファ3-3に最終プロッ クであることを示すデータOを設定し、ブロックNo. バッファ3-2にブロックNo、N-1を示す数値N-1 を設定することによりブロックNo、N-1を登録し、 このブロックNo.N-1の最終ブロックのデータのコ マンドパケットを送信部10を介して無線送信出力する (送信出力手段)。すなわち、このブロックNo、N-1の厳終ブロックのデータを日用RAM3の最終ブロッ クフラグバッファ 3-3。レシートNo. バッファ3-1 ブロックNo、バッファ 3-2に設定されたデータにより 構成されるフラグを付加して無線送信出力する。この無 線送信出力を終了すると、以上の更新登録されたレシー トNo.についての無線送営出力を予め設定された回数 だけ繰返す送信繰返し処理を行い、この送信繰返し処理 を終了すると、このハンディターミナル側送信処理を終 丁するとようなっている。

【0013】図3は、ラベルプリンタの要部回路構成を 示すプロック図である。21は、制御部本体を構成する CPUである。このCPU21が行う処理のプログラム データが記憶されたROM22、前記CPU21が処理 を行うときに使用する各種メモリのエリアが形成された RAM23、印字データをドットイメージに展開し描画 )する描画メモリ24、無線通信における受信を行う受 信手段としての受信装置25とのデータの伝送制御を行 う通信インターフェイス26はそれぞれ、システムバス 27を介して前記CPU21と接続されている。また、 前記CPU21は前記システムバス27を介して、サー マルヘッド28を駆動制御するサーマルヘッドドライバ 29、ラベル用紙やレシート用紙等を搬送する駆動源と してのパレスモータ30を駆動制御するモータドライバ 31、ラベル用紙又はレシート用紙の位置(又は有無) を検出する透過センサ32及び反射センサ33からの出 力信号を処理するセンサ回路34、操作パネル35から 入力された信号を処理するスイッチ回路36と接続され ている。さらに、前記RAM23には図4に示すよう に、それぞれ1回のコマンドバケットを一時的に記憶す るプロックNo. 0エリア23-0、プロックNo. 1エ リア23-1、ブロックNゥ、2エリア23-2、…、ブロ ックNo. 14エリア23-14、ブロックNo. 15エ リア23-15の16個のブロックNo、エリアが形成さ れている。

【0014】図5は、前記CPU21が行うアリンタ側 受信処理の流れを示す図である、まず、ステップ3(ST3)の処理として、受信装置25によりコマンドパケットの受信処理を行い、この受信装置25によるコマンドパケットの受信を終了するとCRCチェックを行って、このCRCチェックの結果(計算値とCRC値とが 一致するか否か)により正常受信したか否かを判断する。ここで、正常受信していないと判断すると、再び前述のステップ3の処理へ戻るようになっている。

【0015】また、正常受信したと判断すると、コマン ドパケットの解析(プリンタ1D、レングス、モード、 フラグ、コマンド及びデータの解析)を行う。このコマ ンドバケットの解析を終了すると、さらにフラグの詳細 な解析を行う。 すなわち、最上位1ビットの最終プロ ックフラブにより、このコマンドパケットが最終のコマ ンドパケットか、複数個に分割された途中のコマンドバ ケットが否かを判断し、上位2位から4位までの3ビッ トのレシートNo.により、このコマンドパケットが所 綴するレシートNo. を判断し、下位4ビットのブロッ クNo. により、このコマンドバケットのブロックド o. を判断する(解析手段)。 このとき、レシートN o. が前回受信して印字処理したデータのレシートN の、から更新されたものであるか否かを判断する。ここ で、レシートNo、が前回のレシートNo、から更新さ れたものではないと判断すると、再び前述のステップ3 の処理へ戻るようになっている。

【9016】また、レシートNo、が前回のレシートNo、から更新されたものであると判断すると、受信したコマンドパケットをフラグのブロックNo、に該当するRAM23のブロックNo、エリアに記憶して保存する。このコマンドパケットの保存を終了すると、この更新されているレシートNo、について、フラグの最終プロックフラグが0のブロックNo、までの全てのRAM23のブロックNo、エリアに、受信したコマンドパケットのデータが保存完了したか否かを判断する。ここで、フラグの最終ブロックフラグが0のブロックNo、までのブロックNo、エリアのうち1つでも、コマンドパケットのデータが保存されていなければ、再び前述のステップ3の処理へ戻るようになっている

【0017】また、フラグの最終ブロックフラグがりのブロックNo.までの全てのブロックNo.エリアにコマンドバケットのデータが保存完了したと判断すると、これらの最終ブロックフラグが0のブロックNo.までの全てのブロックNo.エリアに保存完了したコマンドバケットのデータに基づいて、印字データ(ドットイメージ)を描画メモリ24に展開(描画)して、1枚のレシートを印字発行するレシート発行処理を行い(印字出力手段)。このレシート発行処理を終了すると、再び前述のステップ3の処理へ戻るようになっている。

【0018】このような構成のこの実施の形態においては、ハンディターミナルにおいて、入力されたデータによる発行するレシートの印字データ(コマンド等を含む送信データ)が、コマンドパケット長(256パイト)以下の場合には、従来のように1印字データを1コマンドパケットで無線送信出力する。このとき例えば、コマンドパケットのフラグは「01010000」として、

レシートNo.5の最終ブロックNo、Oが登録される。この無線送信データを受信したラベルアリンタでは、このフラグによってこのコマンドパケットのデータだけで、印字データを描画メモリ24に描画し、この描画データに基づいてレシートが印字発行される。

【0019】また、ハンディグーミナルにおいて、入力 されたデータによるレシートの印字データがコマンドバ ケット長より大きい場合には、印字データを複数のブロ ックに分割して、1印字データを複数の関連したコマン ドパケットで無線送信出力する。このとき例えば、印字 データは4個のブロックに分割され、コマンドパケット のフラグはそれぞれ「1110000」。「11100 0011, [1110010], [01100011] として、レシートNo.6の途中プロックNo.0、レ シートNo、6の途中プロックNo、1。レシートN o. 6の途中ブロックNo. 2、レシートNo. 6の最 終ブロックNo. 3が登録される。この無線送信データ を受信したラベルブリンタでは、これらのフラグによっ て、それらのコマンドパケットのデータを、それぞれブ ロックNo、6エリア23-0、ブロックNo、1エリア 23-1. ブロックNo. 2エリア23-2. ブロックN の. 3エリア23-3に、正常受信した順番に記憶保存さ せ、それら全てのブロックNo. エリアに保存室子する と、ブロックNo、0エリア23-0~ブロックNo、3 エリア23-3に保存された全てのデータによって、印字 データを描画メモリ24に描画し、この描画データに基 づいて1枚のレシートが印字発行される。

【0020】このようにこの実施の形態によれば、ハンディターミナルが、印字データがコマンドパケット長より大きい場合には、複数のブロックに分割し、各ブロック毎に最終ブロックフラグ、レシートNo...ブロックNo. からなるフラグと共にコマンドパケットとして送信出力する構成を備え、ラベルブリンタが、そのフラグに基づいて、教終ブロックまで全てのコマンドパケットを受信して保存完了すると、厳終ブロックまでの全てのコマンドパケットのデータに基づいて描画して1枚のレシートを印字発行する構成を備えたことにより、ハンディターミナルからラベルブリンタへの華方向無線通信において、コマンドパケット長より大きなデータ量の印字データを、送信者が受信結果を確認する必要がなく。正

確に送信することができる。

【0021】なお、この実施の形態においては、受信データを記憶するエリアを印字データの分割数に対応して設けていたが、この発明はこれに限定されるものではなく、受信データを描画するエリアを印字データの分割数に対応して設けても良いものであり、その場合には、正常受信したデータを順次フラグに基づいて所定の描画エリアに描画して、全体的な描画にかかる時間を短縮して、受信先了と共に短時間で印字発行できるようにしても良いものである。

#### [0022]

【発明の効果】以上詳述したようにこの発明によれば、単方向無線通信において、1回の送信のデータ量以上の印字データを、送信者が受信結果を確認する必要がなく、正確に送信することができるデータ送信装置及びブリンタを提供できる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の実施の形態のハンディターミナルの 要部回路構成を示すブロック図及びこのハンディターミ ナルの日用RAMのメモリ構成を示す図。

【図2】 同実施の形態のハンディターミナルで行われる ハンディターミナル側送信処理の流れを示す図。

【図3】 岡実施の形態のラベルブリンタの要部回路構成を示すブロック図。

【図4】同実施の形態のラベルブリンタのRAMのメモリ構成を示す図。

【図5】同実施の形態のラベルプリンタで行われるプリンタ際受信処理の流れを示す図。

#### 【符号の説明】

1---H用CPU.

3…H用RAM、

3-1-レシートNo、バッファ、

3-2-プロックNo. バッファ。

3-3…最終ブロックフラグバッファ。

10…送億部、

21-CPU.

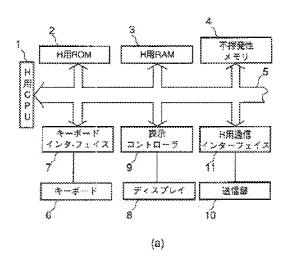
23-RAM.

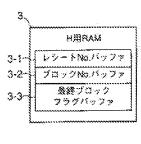
23-0~23-15 -- ブロックNo.エリア、

24…猫鷹メモリ、

25…受信裝置。

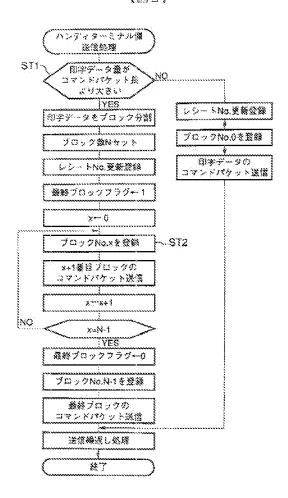
【図1】





(b)

【图2】



[24]

